1/5/1 (Item 1 from file: 351)

DIALOG(R) File 351: Derwent WPI

(c) 2005 Thomson Derwent. All rts. reserv.

013461376 **Image available**
WPI Acc No: 2000-633319/ 200061

XRPX Acc No: N00-469338

Security system has IC card reader-writer to rewrite valid access information in access key of user to invalid access information when operating system is not operated within preset time after permitting access

Patent Assignee: HITACHI COMPUTER ELECTRONICS KK (HITA-N)

Number of Countries: 001 Number of Patents: 001

Patent Family:

Patent No Kind Date Applicat No Kind Date Week
JP 2000259277 A 20000922 JP 9964966 A 19990311 200061 B

Priority Applications (No Type Date): JP 9964966 A 19990311

Patent Details:

Patent No Kind Lan Pg Main IPC Filing Notes

JP 2000259277 A 9 G06F-001/00

Abstract (Basic): JP 2000259277 A

NOVELTY - Each authenticated user has access key to store user validity details for accessing operating system (206) of computer (103). User's access key is read and validated by IC card reader-writer to permit access to operating system. When user does not operate operating system within preset time, his access right is prohibited and IC card reader-writer rewrites information in access key to be invalid. DETAILED DESCRIPTION - An INDEPENDENT CLAIM is also included for security procedure.

USE - In computer system for authentication of user.

ADVANTAGE - Since the IC card reader-writer rewrites validity to access information stored in access key as invalidity to access, access of system by third person is eliminated.

DESCRIPTION OF DRAWING(S) - The figure shows the software

configuration of electronic computer system.

Computer (103)

Operating system (206)

pp; 9 DwgNo 2/5

Title Terms: SECURE; SYSTEM; IC; CARD; READ; WRITING; REWRITING; VALID; ACCESS; INFORMATION; ACCESS; KEY; USER; INVALID; ACCESS; INFORMATION; OPERATE; SYSTEM; OPERATE; PRESET; TIME; AFTER; PERMIT; ACCESS

Derwent Class: T01

International Patent Class (Main): G06F-001/00

International Patent Class (Additional): G06F-015/00

File Segment: EPI

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-259277 (P2000-259277A)

(43)公開日 平成12年9月22日(2000.9.22)

(51) Int.Cl. ⁷		識別記号	F I	テーマコート*(参考)
G06F	1/00	370	G 0 6 F 1/00	370E 5B085
	15/00	3 3 0	15/00	330G

審査請求 未請求 請求項の数6 OL (全 9 頁)

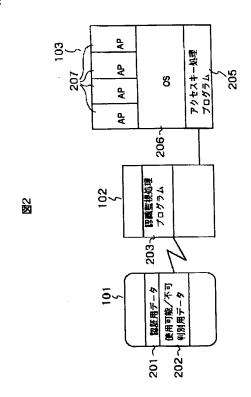
(21)出願番号	特顧平11-64966	(71)出顧人 000153454
		株式会社日立インフォメーションテクノロ
(22) 出願日	平成11年3月11日(1999.3.11)	ジー
		神奈川県足柄上郡中井町境456番地
	-	(72) 発明者 中道 聡
		神奈川県秦野市堀山下1番地 株式会社日
		立インフォメーションテクノロジー内
		(72)発明者 春山 和博
		神奈川県秦野市堀山下1番地 株式会社日
		立インフォメーションテクノロジー内
		(74)代理人 100087170
		弁理士 富田 和子
		Fターム(参考) 5B085 AE12 AE13

(54) 【発明の名称】 セキュリティシステムおよびセキュリティ方法

(57)【要約】

【課題】アクセスキーをシステムに接続したまま放置された場合に、第三者によるシステムへの不正なアクセスを排除する。

【解決手段】電子計算機103のアクセスキー処理プログラム205は、使用可能/不可判別用データ202に使用可能を表すデータが書き込まれた正当なアクセスキー101がICカードリーダライタ102に接続されると、OS206を動作させ、利用者にシステムへのアクセスを認めるが、その後、一定時間以上、利用者よりの入力が無かった場合には、アクセスキー101が放置れたものと見なして、OS206を停止させ、かつ、アクセスキー101の使用可能/不可判別用データ202を使用不可を表すデータに書き換えOS206を動作させることができないようにすることにより、他者のシステムへの不正なアクセスを排除する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】保護対象システムへのアクセスを許可する 利用者を限定するセキュリティシステムであって、

利用者を認証するための認証用データと、アクセスキー の有効/無効を表す使用可否データとを記憶したアクセ スキーに対して読み書きを行うアクセスキー読み書き手 段と、

前記アクセスキー読み書き手段を介して前記アクセスキーから読み出した認証用データから前記保護対象システムへのアクセスを許可する利用者を認証でき、かつ、前 10 記アクセスキー読み書き手段を介して前記アクセスキーから読み出した前記使用可否データが当該アクセスキーが有効である旨を示す場合に、利用者の前記保護対象システムへのアクセスを許可するアクセスを許可した後、所定期間以上、利用者が前記保護対象システムへの入力を行わなかった場合に、利用者の前記保護対象システムへのアクセスを禁止すると共に、前記アクセスキーの使用可否データを、当該アクセスキーが無効である旨を示す使用可否データに書き換えるアクセスキー無効化 20 手段とを有することを特徴とするセキュリティシステ

【請求項2】請求項1記載のセキュリティシステムであって

前記アクセスキー読み書き手段を介して前記アクセスキーから読み出した認証用データから前記保護対象システムへのアクセスを許可する利用者を認証でき、かつ、前記アクセスキー読み書き手段を介して前記アクセスキーから読み出した前記使用可否データが当該アクセスキーが無効である旨を示す場合に、利用者より、利用者を認証可能な情報の入力を受け付け、受け付けた情報から、前記保護対象システムへのアクセスを許可する利用者を認証できた場合に、利用者の前記保護対象システムへのアクセスを許可すると共に、前記アクセスキーの使用可否データを、当該アクセスキーが有効である旨を示す使用可否データに書き換えるアクセスキー有効化手段を有することを特徴とするセキュリティシステム。

【請求項3】保護対象システムへのアクセスを許可する 利用者も関字するセキュリティ方法であって

利用者を限定するセキュリティ方法であって、 利用者を認証するための認証用データと、アクセスキー の有効/無効を表す使用可否データとを記憶したアクセ スキーから読み出した認証用データから前記保護対象シ ステムへのアクセスを許可する利用者を認証でき、か つ、前記アクセスキーから読み出した前記使用可否デー タが当該アクセスキーが有効である旨を示す場合に、利 用者の前記保護対象システムへのアクセスを許可し、 利用者の前記保護対象システムへのアクセスを許可した 後、所定期間以上、利用者が前記保護対象システムへのアクセスを禁止すると共に、前記アクセスキー の使用可否データを、当該アクセスキーが無効である旨 を示す使用可否データに書き換えることを特徴とするセ キュリティ方法。

【請求項4】電子計算機に読み取られ実行されるプログラムを記憶した記憶媒体であって、

前記プログラムは、前記電子計算機に、

利用者を認証するための認証用データと、アクセスキーの有効/無効を表す使用可否データとを記憶したアクセスキーから読み出した認証用データから前記保護対象システムへのアクセスを許可する利用者を認証でき、かつ、前記アクセスキーから読み出した前記使用可否データが当該アクセスキーが有効である旨を示す場合に、利用者の前記保護対象システムへのアクセスを許可するステップと、

利用者の前記保護対象システムへのアクセスを許可した後、所定期間以上、利用者が前記保護対象システムへの入力を行わなかった場合に、利用者の前記保護対象システムへのアクセスを禁止すると共に、前記アクセスキーの使用可否データを、当該アクセスキーが無効である旨を示す使用可否データに書き換えるステップとを実行させることを特徴とする記憶媒体。

【請求項5】保護対象システムへのアクセスを許可する 利用者を限定するセキュリティシステムであって、

利用者を認証するための認証用データを記憶したアクセスキーに対して読み書きを行うアクセスキー読み書き手段と

各アクセスキーの有効/無効を表す使用可否データを記憶する使用可否データ記憶手段と、

前記アクセスキー読み書き手段を介して前記アクセスキーから読み出した認証用データから前記保護対象システムへのアクセスを許可する利用者を認証でき、かつ、前記使用可否データ記憶手段に記憶された前記使用可否データが当該アクセスキーが有効である旨を示す場合に、利用者の前記保護対象システムへのアクセスを許可するアクセス許可手段と、

利用者の前記保護対象システムへのアクセスを許可した 後、所定期間以上、利用者が前記保護対象システムへの 入力を行わなかった場合に、利用者の前記保護対象シス テムへのアクセスを禁止すると共に、前記前記使用可否 データ記憶手段に記憶された使用可否データを、当該ア クセスキーが無効である旨を示す使用可否データに書き 換えるアクセスキー無効化手段とを有することを特徴と するセキュリティシステム。

【請求項6】請求項1、2または5記載のセキュリティシステムと、前記保護対象システムとを有し、前記保護対象システムは、電子計算機上で稼働するシステムであることを特徴とする電子計算機システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

50

【発明の属する技術分野】本発明は、システムへのアク

セスを許可する利用者の認証にアクセスキーを用いる技 術に関するものである。

[0002]

【従来の技術】電子計算機上に構築されるシステムのセキュリティを高めるためにシステムへのアクセスを特定の利用者に限定する技術として、アクセスキーを利用者の認証に用いる次のような技術が知られている。

【0003】すなわち、この技術では、あらかじめ、システム (OSや特定のアプリケーション) へのアクセスを認める特定の利用者に、認証用の情報を記憶させた I Cカードをアクセスキーとして配布する。そして、アクセスキーを配布された利用者は、システム利用開示に、このアクセスキーをシステムに電気的または電磁気的に接続し読み取らせる。システムは読み取ったアクセスキーに記憶された認証用の情報が正規のものであれば、利用者にシステムへのアクセスを許可する。

【0004】そして、システムへのアクセスを許可した後も、引き続きアクセスキーを監視し、正規の認証用の情報が記憶されているアクセスキーを認識できなくなると、再度、正規の認証用の情報が記憶されているアクセスキーを認識できるまで、システムを停止する。

【0005】このようなアクセスキーを利用者の認証に用いる技術によれば、利用者は、自分がシステムへアクセスする権限を有することをシステムに示すために、認証用の情報(たとえば個人IDやパスワードなど)をキーボードなどから、システム利用の度にいちいち入力する必要がなくなる。また、システム利用途中で、システムを離れる場合も、アクセスキーを共に持ち去れば、この間に第三者が不正にシステムにアクセスすることを排除することができる。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】前記従来のアクセスキーを利用者の認証に用いる技術によれば、システム利用途中でアクセスキーをシステムに接続したまま、利用者がシステムを離れてしまった場合には、この間に第三者が、このアクセスキーを用いて不正にシステムにアクセスすることが可能となる。また、そのまま第三者にアクセスキーを持ち去られてしまった場合には、その後に、このアクセスキーを用いた第三者によってシステムに不正にアクセスされてしまう可能性がある。

【0007】そこで、本発明は、システム利用途中でアクセスキーをシステムに接続したまま、利用者がシステムを離れてしまった場合に、第三者による、システムへの不正なアクセスを排除することを課題とする。

[0008]

【課題を解決するための手段】前記課題達成のために、本発明は、たとえば、保護対象システムへのアクセスを許可する利用者を限定するセキュリティシステムであって、利用者を認証するための認証用データと、アクセスキーの有効/無効を表す使用可否データとを記憶したア

クセスキーに対して読み書きを行うアクセスキー読み書 き手段と、前記アクセスキー読み書き手段を介して前記 アクセスキーから読み出した認証用データから前記保護 対象システムへのアクセスを許可する利用者を認証で き、かつ、前記アクセスキー読み書き手段を介して前記 アクセスキーから読み出した前記使用可否データが当該 アクセスキーが有効である旨を示す場合に、利用者の前 記保護対象システムへのアクセスを許可するアクセス許 可手段と、利用者の前記保護対象システムへのアクセス 10 を許可した後、所定期間以上、利用者が前記保護対象シ ステムへの入力を行わなかった場合に、利用者の前記保 護対象システムへのアクセスを禁止すると共に、前記ア クセスキーの使用可否データを、当該アクセスキーが無 効である旨を示す使用可否データに書き換えるアクセス キー無効化手段とを有することを特徴とするセキュリテ ィシステムを提供する。

4

【0009】このようなセキュリティシステムによれば、、正当なアクセスキーが提示されると、利用者に保護対象システムへのアクセスを許可するが、その後、一20 定時間以上、利用者よりの何の入力も無かった場合には、アクセスキーの正当な所持者がアクセスキーを放置したものと見なして、保護対象システムへのアクセスを禁止し、かつ、アクセスキーの使用可否データを無効を表すデータに書き換え、このアクセスキーによって保護対象システムへのアクセスが許可されないようにすることにより、他者の不正なアクセスを排除することができる。

[0010]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施形態を説明す 30 る。

【0011】図1に本実施形態に係る電子計算機システムの構成を示す。

【0012】図示するように、本実施形態に係る電子計算機システムは、電子計算機(以下、「PC」と記す) 103と、ICカードを用いたアクセスキー101の読み書きを行うICカードリーダライタ102より構成される

【0013】ICカードリーダライタ102は、PC1 03と接続されており、PC103から制御することが 40 できる。

【0014】次に、本電子計算機システムのソフトウエ ア構成を図2に示す。

【0015】図示するように、PC103は、アクセスキー処理プログラム205、OS206、OS206上で稼働するアプリケーションプログラム207が組み込まれている。ただし、アクセスキー処理プログラム205はOS206の一部として、OS206に組み込まれるものであってもよい。また、ICカードリーダライタ102は、ICカードリーダライタ102は、ICカードリーダライタ102内部に備えられたプロセッサで実行される認識監視処理プログラム2

03が組み込まれている。また、アクセスキー101には、認証用データ201と使用可能/不可判別用データ 202が記憶される。

【0016】なお、PC103のハードウエア構成は、 図3に示すように、CPU301、主記憶302、入力 装置303、表示装置304、外部記憶装置305、3 06、外部入出力インタフェース308などを備えた一 般的な電子計算機の構成を有する。

【0017】このようなハードウエア構成において、アクセスキー処理プログラム205、OS206、アプリ 10ケーションプログラム207の各プログラムは、外部記憶装置305、306に記憶されており、CPU301は、外部記憶装置305、306に記憶されたこれらプログラムを主記憶302にロードし実行する。なお、これらのアクセスキー処理プログラム205、OS206、アプリケーションプログラム207は、外部記憶装置306にマウントされたリムーバルな記憶媒体307から、直接、もしくは、一旦、他の外部記憶装置305に記憶された後、主記憶302にロードされるものであってよい。

【0018】以下、このような電子計算機システムの動作について説明する。

【0019】まず、ICカードリーダライタ102の認識監視処理プログラム203の動作について説明する。

【0020】図4に、認識監視処理プログラム203の 動作の手順を示す。

【0021】図示するように、ICカードリーダライタ 102が起動されると、認識監視処理プログラム203 は起動され、PC103からの命令待ちの状態となる。 そして、PC103からアクセスキー101の認識監視 の開始命令を受け付けると(ステップ401)、まず、 アクセスキー101の認証用データ201と使用可能/ 不可判別用データ202を電気的または電磁気的に読み 出し(ステップ402)、これらを読み込めた場合には (ステップ403)、これまで同データを記憶したアク セスキー101を認識していたか否かを調べる(ステッ プ406)。ここでは、具体的には、前回行ったステッ プ402で認証用データ201と使用可能/不可判別用 データ202が読み出されており、かつ、今回行ったス テップ402で読み出した認証用データ201と使用可 能/不可判別用データ202が前回行ったステップ40 2で読み出した認証用データ201と使用可能/不可判 別用データ202と同じである場合には、これまで同デ ータを記憶したアクセスキー1 01を認識していたと 判定し、他の場合には、これまで同データを記憶したア クセスキー101を認識していなかったと判定する。但 し、今回行ったステップ402が起動後最初に行われた ステップ402である場合には、これまで同データを記 憶したアクセスキー101を認識していなかったと判定 する。

【0022】そして、ステップ406で、これまで同データを記憶したアクセスキー101を認識していたと判定された場合には、ステップ411に進む。

6

【0023】一方、ステップ406で、読み出した使用可能/不可判別用データ202が使用可能を表しているかどうかを判定し(ステップ408)、使用可能を表していると判定された場合には、PC103へ使用可能のアクセスキー101を認識した事を今回行ったステップ402で読み出した認証用データ201と共に報告し(ステップ410)、使用不可を表していると判定された場合には、PC103へ使用不可のアクセスキー101を認識した事を今回行ったステップ402で読み出した認証用データ201と共に報告する(ステップ409)。そして、ステップ411に進む。

【0024】この結果、ICカードリーダライタ102に使用可能/不可判別用データ202が使用可能を表しているアクセスキー101が電気的又は電磁気的に接続されると、その時点(ICカードリーダライタ102の起動前に既に接続されている場合には起動時)で、PC103へ使用可能のアクセスキー101を認識した事がアクセスキー101に記憶された認証用データ201と共に報告される。また、ICカードリーダライタ102に使用可能/不可判別用データ202が使用不可を表しているアクセスキー101が接続されると、その時点(ICカードリーダライタ102の起動前に既に接続されている場合には起動時)で、PC103へ使用不可のアクセスキー101を認識した事がアクセスキー101に記憶された認証用データ201と共に報告される。

【0025】また、さらに、ICカードリーダライタ102に接続されたアクセスキー101の使用可能/不可判別用データ202が書き換えられると、使用可能を表すデータに書き換えられた場合にはPC103へ使用可能のアクセスキー101を認識した事がアクセスキー101に記憶された認証用データ201と共に報告され、使用不可を表すデータに書き換えられた場合にはPC103へ使用不可のアクセスキー101を認識した事がアクセスキー101に記憶された認証用データ201と共に報告される。

【0026】さて、ステップ411では、PC103か 6使用可能/不可判別用データ202の書き換え命令を受けたかどうかを調べ、受けている場合には、書き換え命令に従ってアクセスキー101の使用可能/不可判別用データ202を書き換え(ステップ412)、ステップ413に進む。一方、書き換え命令を受けていない場合には、そのままステップ413に進む。

【0027】一方、先のステップ403においてアクセスキー101の認証用データ201と使用可能/不可判別用データ202を読み出すことができなかった場合には、ステップ404において、これまでアクセスキー15001を認識していたかどうかを調べる。ここでは、具体

的には、前回行ったステップ402でアクセスキー10 1の認証用データ201と使用可能/不可判別用データ 202を読み出すことができている場合には、これまで アクセスキー101を認識していたと判定し、他の場合 は、これまでアクセスキー101を認識していなかった と判定する。ただし、今回行ったステップ402が起動 後最初に行われたステップ402である場合には、これ までアクセスキー101を認識していなかったと判定す る。そして、これまでアクセスキー101を認識してい なかったと判定された場合には、ステップ413に移行 し、これまでアクセスキー101を認識していたと判定 された場合には、PC103にアクセスキー101が認 識できなくなったことを報告し(ステップ405)、ス テップ413に進む。結果、ICカードリーダライタ1 02からアクセスキー101が取り外されると、PC1 03にアクセスキー101が認識できなくなったことが

【0028】最後に、ステップ413では、PC103 から終了命令を受けたかどうかを調べ、受けている場合 には、ステップ401に、受けていない場合にはステッ プ402に戻る。

報告される。

【0029】次に、PC103のアクセスキー処理プログラム205の動作について説明する。

【0030】図5に、アクセスキー処理プログラム205の動作手順を示す。

【0031】図示するようにPC103が起動される と、アクセスキー処理プログラム205が起動される。 起動されたアクセスキー処理プログラム205は、IC カードリーダライタ102にアクセスキー101の認識 監視の開始命令を送信する(ステップ500)。そし て、最後にICカードリーダライタ102から受け取っ た報告が使用可能もしくは使用不可のアクセスキー10 1を認識したことの報告となるまで待つ(ステップ50 1)。なお、ここで、まだ何の報告も受け取っていない 場合には、これら報告を受信することにより最後にIC カードリーダライタ102から受け取った報告が使用可 能もしくは使用不可のアクセスキー101を認識したこ との報告となる。そして、最後にICカードリーダライ タ102から受け取った報告が使用可能もしくは使用不 可のアクセスキー101を認識したことの報告となった ならば、報告と共に受け取った認証用データ201を、 あらかじめアクセスキー処理プログラム205に登録さ れた認証データと比較することにより検証し(ステップ 502)、正当なものでなければステップ501に戻 り、正当なものであればステップ503に進む。

【0032】ステップ503では、この最後に受け取った報告が使用可能のアクセスキー101を認識したことの報告であるかどうかを判定し(ステップ503)、そうであれば、OS206を起動、動作させる(ステップ507)。これにより、利用者はPC103を利用可能 50

となる。

【0033】さて、ステップ507で、OS206を起 動、動作させた後は、ユーザーからのキー入力、マウス 入力などの各種入力を監視し、一定時間内に何らかの入 力が利用者よりなされたかどうかを調べ(ステップ50 8) 、一定時間内に入力がなかった場合は、ICカード リーダライタ102に、アクセスキー101の使用可能 /不可判別用データ202を使用不可を表すデータに書 き換える使用可能/不可判別用データ202の書き換え 10 命令を送信し (ステップ509)、OS206の動作を 停止させ(ステップ511)、ステップ501に戻る。 【0034】一方、一定時間内に入力があった場合は、 同データを記憶したアクセスキー101を認識中かどう かを判定する(ステップ510)。ここでは、具体的に は、先にステップ501の判定で最後の報告として取り 扱った報告以降、何の報告もICカードリーダライタ1 02から受け取っていない場合には、同データを記憶し たアクセスキー101を認識中であると判定し、他の場

8

合には、同データを記憶したアクセスキー101を認識 20 中でないと判定する。そして、同データを記憶したアク セスキー101を認識中でないと判定された場合には、 OS206の動作を停止させ(ステップ511)、ステ ップ502に戻る。 【0035】一方、同データを記憶したアクセスキー1

【0035】一方、同テータを記憶したアクセスキーI 01を認識中である場合には、利用者よりOS206の 終了を指示されているかどうかを調べ、指示されていな い場合には、ステップ508に戻り、指示されている場 合には、OS206を終了させ、ICカードリーダライ タ102に終了命令を発行し、処理を終了する。

【0036】一方、先のステップ503において、最後の報告が使用不可のアクセスキー101を認識したことの報告であると判定された場合には、利用者に認証用データを入力させ(ステップ504)、入力された認証用データが正当なものであるかどうかを当該入力されたデータをあらかじめアクセスキー処理プログラム205に登録された認証データと比較することにより調べ(ステップ505)、入力された認証用データが正当なものであれば、ICカードリーダライタ102に、アクセスキー101の使用可能/不可判別用データ202を使用可能を表すデータに書き換える使用可能/不可判別用データ202の書き換え命令を送信し(ステップ506)、ステップ507に進んでOS206を起動、動作させる。一方、入力された認証用データが正当なものでなければステップ501に戻る。

【0037】以上のような本実施形態に係る電子計算機システムの動作によれば、正当なアクセスキー101がICカードリーダライタ102に接続されると、OS206を動作させ、利用者がアクセス可能とするが、その後、一定時間以上、利用者よりの入力が無かった場合には、アクセスキー101の正当な所持者がアクセスキー

101を放置したものと見なして、OS206を停止さ せ、かつ、アクセスキー101の使用可能/不可判別用 データ202を使用不可を表すデータに書き換えOS2 06を動作させることができないようにすることによ り、他者の不正なアクセスを排除することができる。

【0038】一方、このように使用不可にしたアクセス キー101が正当な所持者の手によって使用される場合 には、再度、このアクセスキー101によってOS20 6を動作させアクセスすることが可能となるように、正 101の使用可能/不可判別用データ202を使用可能 を表すデータに書き換える。したがって、正当な所持者 がアクセスキー101を放置せず、熟慮や居眠りなどに より、一定時間以上入力しなかったために、OS206 が停止し、アクセスキー101が使用できなくなった場 合にも、正当な利用者であれば、即座に、OSを再動作 させ、アクセスキーを使用可能とすることができる。

【0039】以上、本発明の実施形態について説明し

【0040】なお、以上の実施形態において、ICカー 20 ドリーダライタ102において、PC103の電源を監 視し、PC103の電源OFF後、一定時間以上、アク セスキー101を認識し続けた場合には、アクセスキー 101の使用可能/不可判別用データ202を使用不可 を表すデータに書き換えるようにしてもよい。

【0041】また、以上の実施形態では、アクセスキー 101によりアクセスを可能とする対象を全アプリケー ションプログラム207を含むOS206上で実現され る全機能としたが、これは、個々のアプリケーションプ ログラム207とするようにしてもよい。

【0042】また、本実施形態に係るアクセスキーの技 術は、電子計算機システムに限らず、任意の装置、シス テムに適用可能である。

【0043】また、アクセスキーとしては、ICカード の他、メモリカードや、その他の各種記録媒体を用いる ようにしてもよい。

【0044】また、以上の実施形態におけるICカード リーダライタを、単に、アクセスキーの読み書きを行う

装置とし、1 Cカードリーダライタを介して、PC10 3が、先に図4に示した処理を行うようにしてもよい。 【0045】また、図5のステップ505では、入力さ れた認証データとアクセスキー101に記憶されている 認証データを比較するようにしてもよい。

10

【0046】また、以上の実施形態では、各アクセスキ 一の使用可能/不可を表す使用可能/不可判別用データ を、個々のアクセスキーに記憶して使用したが、全ての アクセスキーについての使用可能/不可判別用データを 当な所持者の認証用データの入力によってアクセスキー 10 PC103側に記憶し、使用するようにしてもよい。た だし、この場合において、アクセスキーが複数のPC1 03で使用されるものである場合には、PC103間で 全てのアクセスキーについての使用可能/不可判別用デ ータを交換し、各アクセスキーの使用可能/不可判別用 データを最新の状態に維持するようにする。

[0047]

【発明の効果】以上のように、本発明によれば、システ ム利用途中でアクセスキーをシステムに接続したまま、 利用者がシステムを離れてしまった場合に、第三者によ る、システムへの不正なアクセスを排除することができ

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施形態に係る電子計算機システムの 構成を示すブロック図である。

【図2】本発明の実施形態に係る電子計算機システムの ソフトウエア構成を示すブロック図である。

【図3】本発明の実施形態に係る電子計算機のハードウ エア構成を示すブロック図である。

【図4】本発明の実施形態に係る認識監視処理プログラ 30 ムの動作の手順を示すフローチャートである。

【図5】本発明の実施形態に係るアクセスキー処理プロ グラムの動作の手順を示すフローチャートである。

【符号の説明】

101 アクセスキー

102 ICカードリーダライタ

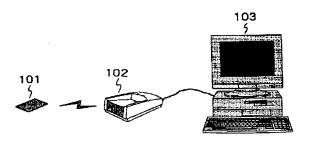
103 PC

203 認識監視処理プログラム

205 アクセスキー処理プログラム

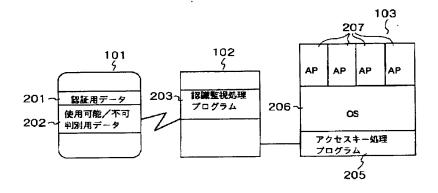
【図1】

図1



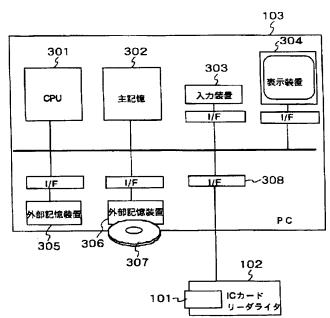
【図2】

図2



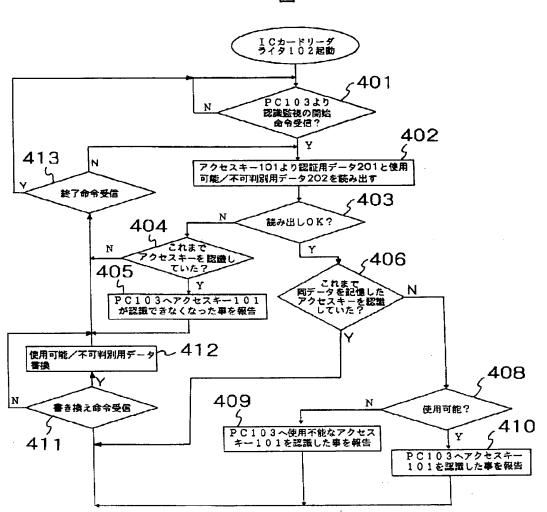
[図3]

⊠3



【図4】

図4



【図5】

